



TITLE:

# 自由バーンサイド半群について (代数とコンピュータサイエンス)

AUTHOR(S):

遠藤, 篤

---

CITATION:

遠藤, 篤. 自由バーンサイド半群について (代数とコンピュータサイエンス). 数理解析研究所講究録 2014, 1873: 7-11

ISSUE DATE:

2014-01

URL:

<http://hdl.handle.net/2433/195523>

RIGHT:

# 自由バーンサイド半群について

島根大学大学院総合理工学研究科 遠藤篤

Atsushi Endo

Interdisciplinary Graduate School of Science and Engineering,  
Shimane University

## 1 Introduction

$A$  を有限 alphabet の集合、 $A^*$  を  $A$  上の全ての word の集合とする。このとき、自然数  $m, n$  に対して  $\mathbb{B}(A, m, n) = \langle A \mid T^m = T^{m+n}, \forall T \in A^* \rangle$  を自由バーンサイド半群という。

本稿では、 $m \geq 3, n \geq 1$  における自由バーンサイド半群に対する word problem の decidability について述べる。そのために、次の定理を考える。

**Theorem 1.1.**  $m \geq 3, n \geq 1$  とする。このとき、 $\mathbb{B}(A, m, n)$  に対する word problem は decidable である。つまり、 $A$  上の二つの word が  $\mathbb{B}(A, m, n)$  において等しいかどうかを決定する algorithm が存在する。

## 2 Inductive Definitions

はじめに、 $k$  に関する 5 つの定義を帰納的に与える。

**Definition 2.1.** (period of rank  $k$ )

以下を満たすとき、 $T$  を rank  $k$  の period であるという。

- (i)  $T$  は simple である。
- (ii)  $|T| = k$
- (iii)  $T^3$  は、任意の reducible  $l$ -periodic subword を含まない ( $l < k$ )。

**Definition 2.2.** (long  $k$ -periodic)

$W$  が long  $k$ -periodic であるとは、以下の条件を満たす  $X, Y$  と、rank  $k$  の period  $T$  が存在することである。

- (i)  $XWY$  は  $T$ -periodic である。
- (ii)  $XW(WY)$  は  $W$  の left(right)  $(k-1)$ -extension である。
- (iii)  $|XWY| \geq |T^m|$
- (iv)  $|W| > |T|$

**Definition 2.3.** (reducible  $k$ -periodic)

$W$  が reducible  $k$ -periodic であるとは、以下の条件を満たす rank  $k$  の period  $T$  が存在することである。

- (i)  $W$  は  $T$ -periodic である。
- (ii)  $W = W_1 W_2$  ( $|W_1| = |T^n|$  かつ、 $W_2$  は long  $k$ -periodic である。)

**Definition 2.4.** (immediate  $k$ -extension)

$YX$  が  $X$  の immediate left  $k$ -extension であるとは、以下の条件を満たす  $Z, W$  が存在することである。

- (i)  $X = WZ$
- (ii)  $W$  は long  $k$ -periodic である。
- (iii)  $YW$  は  $k$ -periodic である。

**Definition 2.5.** ( $k$ -extension)

$YX$  が  $X$  の left  $k$ -extension であるとは、以下の条件を満たす  $V_1, \dots, V_{k+1}$  が存在することである。

- (i)  $V_{k+1} = X$
- (ii)  $V_1 = YX$
- (iii) 任意の  $j \in \{1, \dots, k\}$  に対して、 $V_j = V_{j+1}$  または、 $V_j$  は  $V_{j+1}$  の immediate left  $j$ -extension である。

さらに、もう 1 つ重要な定義を与える。

**Definition 2.6.** (equal on the rank  $k$ )

$X$  と  $Y$  が rank  $k$  において等しいとは、 $\mathbb{B}_k(A, m, n) = \langle A | T^m = T^{m+n}, T \text{ は rank } k \text{ 以下の任意の period} \rangle$  で与えられるモノイドにおいて、 $X$  と  $Y$  が等しいことである。

### 3 A Reduced Form of the Word

ここでは、任意の  $X$  に対して、 $X$  の  $k$ -reduced form の定義を与える。

$X$  の  $k$ -reduced form な word を、 $k \geq 0$  において帰納的に定義する。

$X$  の 0-reduced form は  $X$  とする。

$k > 0$  とする。 $Y$  を  $X$  の  $(k-1)$ -reduced form とする。ここから、 $Y$  における rank  $k$  に関する削除の過程を述べる。この削除の結果として、 $X$  の  $k$ -reduced form を得る。

$\Sigma$  を  $Y$  の maximal  $k$ -periodic かつ  $k$ -reduced な subword 全体の集合とする。

$\Sigma$  が empty のとき、 $Y$  は  $X$  の  $k$ -reduced form であるとする。

$\Sigma$  を nonempty とする。 $\Sigma$  の任意の異なる word は、長さ  $k$  以上の common part を持たない。

$P \subset \Sigma$  とする。 $P$  の beginning  $Q$  に、次の性質を与える。

- (i)  $|Q| = |T^{ns}| (s > 0)$
- (ii)  $P = QR$  ( $R$  は long  $k$ -periodic)
- (iii)  $Q$  は最大の長さを持つ。

$k$ -reducible の定義より、任意の  $P \subset \Sigma$  に対して、この  $Q$  は存在する。この  $Q$  を marked word と呼ぶ。

任意の二つの marked word は disjoint であることを示す。そうでなければ、marked part が not disjoint であり、それぞれが  $T$ -,  $S$ -periodic な異なる二つの word が  $\Sigma$  に存在すると仮定する。 $\Sigma$  の任意の word は、 $\Sigma$  の他の word に含まれないので、period  $T$  の word は、period  $S$  の word の左側から始まるとする。最初の word の marked part  $Q$  は、次の word と重なる。また、最初の word は  $QR$  に等しい ( $R$  は long  $k$ -periodic)。よって、 $|R| > k$  なので、次の word は  $R$  を含み、二つの word は  $k$  より長い common part を持つ。これは矛盾するので、任意の二つの marked word は disjoint である。

ここで、左から順に  $Y$  から全ての marked word を取り除くことで、 $X$  の  $k$ -reduced form を得る。

**Lemma 3.1.** 任意の  $X$  の  $k$ -reduced form を  $Y$  とすると、 $X \stackrel{k}{=} Y$  である。

**Lemma 3.2.** 長さ  $k$  の任意の  $X$  に対して、次が成り立つような rank  $l$  ( $\leq k$ ) の period  $T$ 、word  $B, C$ 、整数  $d > 0$  が存在する。

$$\forall j \geq 2, X^j \stackrel{k-1}{=} BT^{dj}C$$

**Lemma 3.3.**  $|X| = k$  ならば  $X^m \stackrel{k}{=} X^{m+n}$  である。

**Lemma 3.4.** 次は同値である。

- (a)  $X \stackrel{k}{=} Y$
- (b)  $X$  と  $Y$  の  $k$ -reduced form は等しい。

## 4 Inductive Lemmas

ここでは、Lemma 4.1 から Lemma 4.10 を rank  $k$  に関する連立帰納法で示す。

**Lemma 4.1.**  $T$  を rank  $k$  の period、 $W$  を  $T$ -periodic、 $XWY$  を  $T$ -periodic、 $XW(WY)$  を  $W$  の left(right)  $(k-1)$ -extension とする。このとき、以下が成り立つ。

- (a)  $|X| < |T|$ ,  $|Y| < |T|$
- (b)  $|XWY| \geq |T^m|$  ならば  $|W| > |T^{m-2}|$  である。

**Definition 4.1.** (sufficient  $T$ -periodic)

$T$  を rank  $k$  の period、 $W$  を  $T$ -periodic とする。このとき、 $W$  が sufficient  $T$ -periodic であるとは、 $WC$  が long  $T$ -periodic ( $|C| \leq |T|$ ) となる  $C$  が存在することである。

**Lemma 4.2.**  $W$  を long (sufficient)  $T$ -periodic、 $W = XYZ$ 、 $Y$  を long  $l$ -periodic、 $XY$  を  $l$ -periodic ( $l < k$ ) とする。このとき、 $YZ$  も long (sufficient)  $T$ -periodic である。

**Lemma 4.3.**  $W$  を long  $k$ -periodic、 $V$  を  $W$  の beginning とする。このとき、 $V$  が long  $l$ -periodic ( $l < k$ ) ならば、 $|V| < |W| - k$  である。  
ゆえに、 $W$  の period  $T$  による、 $V$  の right shift  $V^+$  が存在して、この  $V^+$  は  $W$  に完全に含まれる。

**Lemma 4.4.**  $W$  を long  $k$ -periodic とする。このとき、 $l < k$  ならば  $W$  は  $l$ -periodic でない。

**Lemma 4.5.**

- (a)  $XW$  を  $W$  の left  $k$ -extension、 $V$  を  $XW$  の long  $k$ -periodic subword ( $V$  は  $W$  に含まれない) とする。このとき、 $W$  は long  $k$ -periodic subword  $U$  で始まり、 $U$  と  $V$  は  $k$ -agreed である。
- (b)  $XW$  を  $W$  の left  $l$ -extension ( $W$  は long  $l$ -periodic,  $l \leq k$ ) とする。このとき、 $XW$  が long  $s$ -periodic subword  $V$  を含む ( $s \leq k$ ) ならば、 $s \leq l$  である。

**Definition 4.2.** (basic subword)

$T$  を simple、 $W$  を  $T$ -periodic とする。このとき、 $W$  が  $T^\infty$  における basic subword であるとは、 $T$  の power における shift を法とした、 $T^\infty$  における unique な subword  $W$  が存在するということである。(つまり、任意の  $T$ -periodic word  $X$  に対して、 $X = BWC = DWE$  ならば、 $|T|$  は  $|B| - |D|$  を割り切る。)

また、 $W$  が  $T$ -periodic、 $|W| \geq |T|$  ならば、 $W$  は  $T^\infty$  における basic subword である。

**Lemma 4.6.**  $W$  が sufficient  $T$ -periodic ならば、 $W$  は  $T^\infty$  における basic subword である。

**Lemma 4.7.**  $W$  を long  $k$ -periodic、 $XW$  を  $W$  の left  $k$ -extension とする。このとき、rank  $l$  ( $\leq k$ ) の period  $U$  に対して、 $XW$  が long  $l$ -periodic  $U'$  を含むならば、 $W$  も long  $U$ -periodic を含む。

**Lemma 4.8.**  $T$  を rank  $k$  の period、 $W$  を sufficient  $T$ -periodic とする。このとき、 $T^\infty$  が long  $U$ -periodic subword を含み、 $|U| < k$  ならば、 $W$  は  $U$ -periodic でない。

**Lemma 4.9.**  $T$  を rank  $k$  の period、 $W$  を  $T$ -periodic かつ long  $l$ -periodic ( $l \leq k$ ) とする。このとき、 $XW$  が  $W$  の left  $l$ -extension であり、sufficient  $T$ -periodic subword  $V$  を含むならば  $l = k$  であり、subword  $V, W$  は  $k$ -agreed である。

**Lemma 4.10.**  $W$  を long  $k$ -periodic、 $XW(WY)$  を  $W$  の left(right)  $k$ -extension とする。このとき、 $XWY$  は simple word  $S$  の 2 乗にならない ( $|S| > k$ )。

これらの Lemma を用いることで、Theorem 1.1 は示される。

## References

- [1] J. McCammond, The solution to the word problem for the relatively free semigroups satisfying  $T^a = T^{a+b}$  with  $a \geq 6$ , *Internat. J. Algebra and Comput.*(1),1(1991),1-32.
- [2] A. de Luca and S. Varricchio, One non counting regular classes, *Proc. of the 17 ICALP Int. Symp.,ed. M. S. Paterson,Lecture Notes in Comp. Sci.*, **443**,Springer Verlag,(1990),74-87.
- [3] V.S.Guba, The word problem for the relatively free Burnside semigroup satisfying  $T^m = T^{m+n}$  with  $m \geq 4$  or  $m = 3, n = 1$ , *Internat. J. Algebra and Comput*,**2**(1993),125-140.
- [4] V.S.Guba, The word problem for the relatively free Burnside semigroup satisfying  $T^m = T^{m+n}$  with  $m \geq 3$ , *Intarnat. J. Algebra and Comput*,**3**(1993),335-347.
- [5] V.S.Guba, Some properties of periodic words, *Mathematical Notes*,**3**(2002),301-307.